

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

05-260060

(43)Date of publication of application: 08.10.1993

(51)Int.Cl.

H04L 12/42 H04L 29/00

(21)Application number: 04-050534

(71)Applicant:

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(22)Date of filing:

09.03.1992

(72)Inventor:

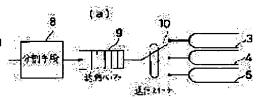
MATSUO HIDEAKI

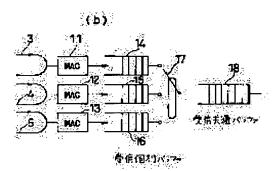
TANAKA OSAMU

# (54) COMMUNICATION EQUIPMENT

### (57)Abstract:

PURPOSE: To prevent transmitting signals from being inverted and to enable high-speed communication by providing a function to judge a reading order at a reception switch. CONSTITUTION: A dividing means 8 divides a transmitting node into transmitting signals at equal intervals. The divided transmitting signals are added with serial order numbers or the like being a continuous number by the dividing means 8. These signals are temporarily stored in a transmission buffer 9. A transmission switch 10 for the transmitting node successively judges whether rings are empty or not and when the rings are empty, the divided transmitting signals are successively transmitted one by one. On the other hand, at a receiving node, only the transmitting signals addresses to the node itself are stored among the received transmitting signals in reception individual buffers 14–16 by respective medium access control means 11–13. The queue of the respective reception individual buffers 14–16 is read out to a common reception buffer 18 by a reception switch 17. This reception switch 17 reads the order numbers of the transmitting signals divided in that case, judges whether the order is correct or not, and reads those signals only when the order is correct.





# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

<u>@</u>

特阻平5-260060

噩 4 8 (19)日本国特許庁 (JP)

(11)特許出願公開番号 我(4) ধ 盐 华

特開平5-260060

(43)公開日 平成5年(1963)10月8日

屉

(51)IntCl.	義別記号	广内整理番号	FI		技術表示图	超
H 0 4 L 12/42						
29/00						
		3539-5K	H 0 4 L	11/00	330	
		8020-5K		13/ 00	S	

審査請求 未請求 請求項の数1(全9頁)

(21)出现番号	<b>特</b> 爾平4-50534	(71)出版人 000005821	000005821	
			松下電器產業株式会社	
(22) 田蘭田	平成4年(1992)3月9日		大阪府門真市大字門真1006番地	
		(72)発明者	松尾 英明	
			大阪府門真市大字門真1006番地	松下電器
			<b><u><b>重業株式会社内</b></u></b>	
		(72)発明者	田市	
			大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器	松下電器
			産業株式会社内	
		(74)代單人	(74)代理人 弁理士 中島 司朗	

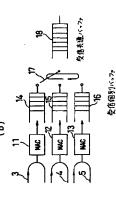
# (54) 【発明の名称】 通信装置

【構成】送僧側は、伝送信号を分割する分割手段と、空 きリングを探して分割された伝送信号を送る送信スイッ チとからなり、受信側は、自己宛の伝送信号を受信する 【目的】マルチリングにおいて分割された伝送信号が、 受信側で分割された伝送信号が順序の逆転を起こさい で、高遠通信を可能にすることを目的とする。

**集体アクセス制御手段と受信個別バッファとをリング**毎

**こ有し、各受信個別パッファから受信共通パッファに順** 

序を判定して転送する受信スイッチとからなる。



【請求項1】 複数のリングネットワークにより構成さ れたマルチリングネットワークに使用され、伝送信号を 分割して送受信する通信装配であって、

元及び送僧先のアドレス情報と、分割された伝送信号の 伝送信号を分割し、各分割された伝送信号に対して送信 **先頭からの連続番号である順序番号と、順序番号の末尾** を示す末尾情報とを付加する分割手段と、 前記分割手段から入力される伝送信号を一時格納する送 信パッファと、

し、空いているリングネットワークに対して前記送借バ ッファからの分割された伝送信号を先頭から頃に送信す 前記各リングネットワークを順に接続して空きを検索 る送信スイッチとを備え、

**ークから入力される分割された伝送信号のアドレス情報** を職別し、自局宛の分割された伝送信号のみを取り込む 前記リングネットワーク毎に接続され、リングネットワ

前記各媒体アクセス制御手段毎に接続され、そこから入 力される伝送信号を1時保持し、保持した順に出力する 媒体アクセス制御手段と、

2

前記各受信何別パッファを順に接続し、分割された伝送 借号の順序番号に従って分割された伝送信号を取り出す 受信個別パッファと、 受信スイッチと、

前記受信共通パッファに最終番号まで並べられた分割さ 前記受借スイッチから入力される分割された伝送信号を 順に並べる受信共通パッファと、

れた伝送信号に対して、分割時に付加された情報を取り 除き元の伝送信号を再生する再生手段とを備えたことを 特徴とする通信装置。

【発明の詳細な説明】 0001

[産業上の利用分野] 本発明は、ネットワークが多重に 構成されたマルチリングループネットワークに使用さ れ、伝送信号を分割して通信する通信装置に関する。

税、医療用の画像転送等において、G (ギガ) bpsを Gbpsを越える伝送は可能になってきた。一方、単体 の通信装置での通信速度には限界があるため、これを克 越える通信への要求が高まっている。光ファイバーなど の伝送媒体を使用し、伝送技術の進歩により伝送路上は 限する方法としてネットワークの多重化がなされてい [従来の技術] 近年、HDTV伝送、高速LAN間接

5。この方法では、各リングに呼接税時に各リングのト グネットワークを複数備え、それを1つの高速なチャネ 【0003】マルチリングネットワークは、低速なリン ル即ちパーチャルチャネルと捉え高速化する方法であ

型LANにおいて、送信ノードは、伝送信号を時分割に より等間隔に分割し、最も速く空いたリングに分割した 伝送信号を送信する。受信ノードは、並列的に動作する リング間でトラフィックの偏りが生じると、全リングの 合計スループットが低下するからである。また、リング **ラフィックを均等に分配する必要がある。というのは** ことにより高速化が図られている。

ドである。他の通信機器は省略してある。図1bは受信 ネットワークの構成例を示す。51、57は外部との通 信経路である伝送路、5.2は伝送信号を分割し、最も選 く空いたリングに分割した伝送信号を送信する送信ノー ド、53~55はリングネットワーク、56は受信ノー 【0004】図7gは上記従来技術によるマルチリング ノード56のプロック図である。

関御装置 (以下MACと略す) 、61~63はMAC5 8~60からの伝送信号を一時的に保持する受信個別バ ッファ、64は受信個別バッファ61~63から順に伝 送信号を取り出す受信スイッチ、65は受信スイッチが 取り出した伝送信号を元の伝送信号に再生すべく保持す 【0005】53~55はマルチリングネットワークを ングから自ノード宛の伝送信号を選別する媒体アクセス 構成する個別のリングネットワーク、58~60は各リ **る受信共通パッファである。** 

【0006】図8は送信ノードにおいて、伝送信号が分 朝される様子を示す図である。図の上側は分割される前 の1つの伝送信号である。下側は7等分に分割された伝 送信号であり、アドレス情報が付加されている。以上の ように構成されたマルチリングネットワークについてそ の動作を説明する。

受信共通バッファ65~転送する速度よりも速いからで り等間隔に分割する。図8にこの伝送信号が分割される **一ド56において、各リングネットワークから到着した** ド宛の伝送信号のみフィルタリングされ、対応する受信 個別バッファ61~63に格納される。このとき、受信 園別パッファ61~63には図9のように待行列が生じ る。低送倡号601~607の速度は、送信ノード→受 僣個別パッファへ到着する速度が、受信個別パッファ→ ある。各受信個別パッファ61~63に格納されている 分割された伝送信号は、受信スイッチ54によって各受 信假別パッファ61~63から順番に10ずの結み出さ 【0001】送信ノード52は、伝送信号を時分割によ 伝送信号は、対応するMAC48~50において自ノー は、最も遠く空いたリングから順に送信される。受信! れ、受信共通パッファ65に図に示したように格納さ 様子を示す。この分割された伝送信号601~607 ខ្ល

るリングから送信するので、伝送信号601~607 れ、元の伝送信号に再構築される。

【0008】送信ノード側の送信時に全てのリングに空 きがある状態であったとすると、送債ノードは空いてい は、各受信個別パッファ61~63に図9gに示すよう Š

特開平5-260060

€

c格納されることになる。各受信個別バッファ 6 1~6 共通パッファ 6 5 に図 9 a に示したように格納され、元 3 の待行列は、さらに、受信スイッチ64によって受信 の伝送信号に正しく再構築される。

とば音声信号であれば、音声の1部が壊れ、両像信号で 【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の 送来技術によると下記理由により伝送信号の順番が逆転 されないという問題があった。その結果、伝送信号が例 してしまうという問題点があり、伝送信号が正しく再生 5れば、画像の1部が化けてしまうことになる。

なったため受信スイッチ14を切り替え、次のリング5 送出しようとしたがリング4が使用されていて空いてい 顧母で送り出され、601→602→603→604→ ~6.3~の到着し、図9.bの待ち行列となる。この待ち 1→62→63の順に繰り返し部み出されて受信共通バ 1図96に示したように再生すべき伝送信号の1部が逆 /グの負荷は通常一定ではなく、空いていないリングは とばされるので、例えば伝送信号601~607が各受 **信個別パッファ61~63に図95に示すように格納さ** れる場合もあり得るからである。すなわち、送信ノード をリング3に送出し、次に伝送信号602をリング4に このとき、伝送信号601~607は、分割された 行列は、受信スイッチ64によって受信個別バッファ6 ッファ65に格納される結果、受信共通バッファ65で 【0010】この理由は、送信ノード側の送信時に各リ 2は、最初にリング3が空いていたため伝送信号601 6 0 5→6 0 6→6 0 7の順番に受信個別パッファ6 1 が空いていたので伝送信号602を送出した場合であ

【0011】本発明は上記従来の問題点に鑑み、マルチ リングネットワークにおいて伝送信号の順序の逆転が生 じないいことを可能にする通信装置を提供することを目

[0012]

を等分割し、各分割された伝送信号に対して送信元及び **占信先のアドレス情報と、分割された伝送信号の先頭か** 年に接続され、リングネットワークから入力される分割 本発明は、複数のリングネットワークにより構成された して送受信する通信装配であって、送信部は、伝送信号 らの連続番号である順序番号と、順序番号の最後を示す **力される伝送信号を一時格納する送信パッファと、前記** 各リングネットワークを順に接続して空きを検索し、空 からの分割された伝送信号を先頭から順に送信する送信 【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため マルチリングネットワークに使用され、伝送信号を分割 及終情報とを付加する分割手段と、前記分割手段から入 スイッチとを備え、受情部は、前記リングネットワーク ハているリングネットワークに対して前記送信バッファ

ら入力される伝送信号を1時保持し、保持した順に出力 受信共通バッファと、前記受信共通バッファに最終番号 付加された情報を取り除き元の伝送信号を再生する再生 する受信個別パッファと、前配各受信個別パッファを順 イッチから入力される分割された伝送信号を順に並べる まで並べられた分割された伝送信号に対して、分割時に と、前配各媒体アクセス制御手段毎に接続され、そこか に接続し、分割された伝送信号の順序番号に従って分割 された伝送信号を取り出す受債スイッチと、前配受債ス された伝送信号のみを取り込む媒体アクセス制御手段 **手段とを備えたている。ことを特徴とする通信装置。** 

手段は、等間隔な伝送信号に分割する。分割された伝送 空いているか否か判断し、空いていれば、分割された伝 【作用】 本発明は上記手段により、送信ノードの分割 信号は、さらに分割手段により連続番号である順序番号 等が付加される。この信号は送信パッファに一時格納さ れる。送信ノード2の送信スイッチは、リングを順番に 送信号を1つずつ順に送信する。

[0013]

ッファに読み出される。この受信スイッチ14は、その **景分割された伝送信号の順序番号を読み出して順序が正** は、各媒体アクセス制御手段によって自ノード宛の伝送 信号のみが受信個別バッファに格納される。各受信個別 パッファの待ち行列は、受信スイッチにより受信共通バ 【0014】一方、受信ノードでは到着した伝送信号 しいかを判定、正しい順序のときのみ読み出す。

【0015】この構成によって各受信個別バッファの待 行列の長さに関係なく、伝送信号の順序の逆転を防止で

[0016] きる。

【実施例】以下本発明の実施例の詳細を図面に基ろいて 説明する。図1は本発明におけるループネットワークの 中の構成を示す図である。なお、図1ではマルチリング ネットワーク上の他の通信機器は省略してある。1、7 は伝送路で、外部と通信するため接続され、例えば公衆 回数やISDN部等である。 【0017】 2 は送信ノードで、本発明の通信装置の送 位部にあたる。3~5はそれぞれリングネットワーク で、3つでケルチリングネットワークを構成している。 る。図2a、bは本発明における送信ノード部、受信、 6 は受信ノードで、本発明の通信装置の受信部にあた

ス情報と、分割された伝送信号の先頭からの連続番号で 加する。9は送信バッファで、分割手段8から入力され る伝送倡号を一時格納する。10は送僧スイッチで、各 リングネットワークを順に接続して空きを検索し、空い ているリングネットワークに対して前記送信パッファか [0018] 8は分割手段で、伝送信号を等分割し、各 分割された伝送信号に対して送信元及び送信先のアドレ ある順序番号と、順序番号の最後を示す最終情報とを付 ード節の詳細を示す図である。

された伝送信号のアドレス情報を識別し、自局宛の分割

でなければ、説み出さずに次の受信個別パッファに接続 いき、その際伝送信号の順序番号を読み出し番号順にな MAC)で、各リングから自ノード宛の伝送信号を選別 13からの伝送信号を一時的に保持する。17は受信ス イッチで、受信個別バッファ14~16を順に接続して っているかを判断し、順番通りであれば、その伝送信号 【0019】11~13は媒体アクセス制御装置 (以下 する。14~16は受信個別バッファで、MAC11~ を読み出してから次の受信個別バッファに接続し、そう らの分割された伝送信号を先頭から順に送信する。

の伝送信号に分割され、このとき、最後の伝送信号10 後、分割された伝送信号は、分割手段により送信元アド フローを用いてその動作を説明する。図1の伝送路1に り等間隔に分割される (図5のステップ1)。この伝送 レスと送信先アドレスからなるアドレス情報 (図中のM ACアドレス)と、分割された伝送信号の先頭からの連 報とが付加される (ステップ2)。この末尾情報として こでは、順序番号中の1ピットを割り当て末尾のみ1 【0020】18は受信共通パッファで、受信スイッチ が取り出した伝送信号を一時的に保持する。以上のよう に構成された送信部、受信部について、図5、6に示す 7 は伝送信号長が一致しないことがあるので、送信ノー 祝番号である順序番号と、順序番号の最後を示す末尾情 流れてくる伝送信号は、送信ノード2の分割手段8によ 図3上側の分割前の伝送信号は、まず、101~107 **慣号が分割手段8により分割される様子を図3に示す。** ドはパディングを行い等間隔な伝送信号にする。その

[0021] この分割された伝送信号が送信バッファ9 1) に処理していき、末尾の伝送信号が送信されるまで 尾であるか否かを判断し (ステップ5)、末尾でなけれ ばステップ6に進み、末尾であれば送信を終了する。次 に格納されると、まず、送信スイッチ10は、リング3 が空いているか否かを判断する (ステップ3)。このと き送借スイッチ10は、空いていなければステップ6に 進み、空いていれば送信パッファ9から分割された伝送 信号の先頭を1つ送信し (ステップ4)、その信号が末 し、さらに、リング5についても同様 (ステップ9~1 に、リング4について同様(ステップ6~8)に処理

[0022] 一方、受信側では到着した伝送信号101 ~107は、各MAC11~13によってアドレス情報 に基ずいてフィルタリングされ、自ノード宛の伝送信号 のみが受信個別バッファ14~16に格納される。この は、送信ノード2→受信個別バッファ14~16間の遊 **ァ15間の遊疫よりも遊いので、受信個別バッファ11** 度の方が受債個別パッファ14~16→受信共通パッフ とき、分割された伝送信号101~107の到着速度 ~13に待行列が生じることになる。

スイッチ10を切り替え、次のリング5での空きが存在 【0024】受信ノード6において、図4 bに示した待 ング3が空いていたため伝送信号101をリング3に送 出し、次に伝送信号102をリング4に送出しようとし たがリング4が使用されていて空きがなかったため送信 【0023】送信ノード2の送信時に、もし各リングが **かように受信されることになる。しかし、通常のリング** 上では各リング上の負荷は一定ではなく各リングが空い ているとは限らないので、各受信個別バッファ14~1 6には図4bに示すような順番で格納されることがあり **得る。この図4もの状態は、送佔ノード2が、最初にリ** 空いていれば、受信個別パッファ14~16には図4g していたため伝送信号102を送出した場合である。

5に筋み出される。この受信スイッチ17は、受信個別 パッファ11→12→13を順にアクセスすべく切り換 える点は従来技術と同じであるが、その際分割された伝 送信号の順序番号を読み出して順序が正しいかを判定す る点が異なる。 図6に、この受信スイッチ11の読み ち行列は、受信スイッチ17により受信共通パッファ1 【0025】図4bの待ち行列の場合、まず、受信スイ 出し動作を表すフローを示す。

ッチ17は、読み出すべき伝送信号の順序番号の先頭値 を表す読出番号Nをここでは101に設定する (ステッ ア14に接続して先頭の伝送信号から順序番号を読み出 し (ステップ22)、 龍出番号N=101と一致するか 否かを判定し (ステップ23) 、一致しなければステッ ップ26)、ここでは末尾でないので読出番号Nを次の プ21)。 次に、受信スイッチ11は、受信個別バッフ こでは一致するので、受信スイッチ17は、伝送信号1 01を競み出し受信共通パッファ18に格納し(ステッ プ24)、さらに、順序番号中の末尾情報を取り出して (ステップ25) 末屋の伝送信号か否かを判定し (ステ プ28~進み、一致すればその伝送信号を読み出す。こ 節出番号N=102にする (ステップ27)。

【0026】この後、受信スイッチ17は、受信個別バ ッファ 1 5 に接続して先頭の伝送信号から順序番号を読 らに、受債スイッチ17は、受債個別バッファ16に接 し (ステップ35)、一致しなければステップ22〜遊 み、一致すればその伝送信号を読み出す。ここでは一致 み出し (ステップ28)、 就出番号N=102と一致す るか否かを判定し (ステップ29) 、一致しなければス す。ここでは一致しないので、ステップ34〜進む。さ **餃して先頭の伝送信号から順序番号を読み出し (ステッ** プ34)、読出番号N=102と一致するか否かを判定 するので、受信スイッチ17は、伝送信号102を読み さらに、順序番号中の末尾情報を取り出して(ステップ テップ34へ進み、一致すればその伝送信号を読み出 出し受信共通パッファ18に格納し(ステップ36) 37) 末尾の伝送信号か否かを判定し (ステップ3

8)、ここでは末尾でないので豁出番号Nを次の懿出番

ď

H

9

号N=103にし (ステップ34) 、ステップ22に戻

なること、②ステップ23、29、35において送信元 **背元に応じて受信共通パッファを複数の拾っていて、受** く再生される。なお、本実施例では、簡略化のため受信 1において部出番号がN1、N2、N3・・・と複数に [0027] これ以降、受信スイッチ17は、上記動作 を繰り返し、伝送信号107を受信共通パッファ18に 格納して末尾情報を検出するまで行う。その結果、受信 共通パッファ18には、図46に示すように分割された 伝送信号が正しい順序で格納され、元の伝送信号が正し 共通パッファ18を1つとして説明したが、実際には送 信スイッチ17は送信元アドレスを判別して振り分ける 機能も有している。その場合の動作は、図6のフローに おいて次の点が異なる。すなわち、①図6のステップ2 0、36において送信元のアドレスに対応して受信共通 パッファに振り分ける判断が加わること、④ステップ2 のアドレスの判定が加わること、③ステップ24、3

本のみではなく複数本のマルチリングにおいても同様の 【0028】また、図1に示したマルチリングの数は3 枯果となる。

6、32、38において末尾の判定が複数必要なことで

[0029]

**るとい効果がある。その結果、伝送信号が例えば音声信** とにより、受信個別バッファから受信共通バッファへ伝 送借号を格納する場合に、伝送信号の順番が逆転を防止 するという効果があり、伝送信号が常に正しく再生され 号であれば音声の1部が壊れることもなく、画像信号で ば、受信スイッチに訪出順序を判定する機能を設けたこ [発明の効果] 以上説明してきたように本発明によれ

【図面の簡単な説明】

あれば画像の1部が化けてしまうこともない。

【図1】本発明の第1の実施例におけるマルチリングネ ットワークの全体像

[図2] ョ 同実施例におけるマルチリングネットワー

クの送信ノード側の詳細図

b 同実施例におけるマルチリングネットワークの受信

[<u>M</u>]

【図3】同実施例における送債ノード側が伝送信号を分 則する様子を示す。

【図4】a.同実施例におけるマルチリングネットワー クの女荷が少なく順番に伝送信号が乗ったときの受信人 一ド回のバッファへの格徴状態

b 同実施例におけるマルチリングネットワークの負荷 が分散していて、伝送信号が空きのあるリングに格納さ れた時の状態

【図5】同実施例における送借ノードの動作を示すフロ

【図6】同実施例における受信ノードの動作を示すフロ

ー。 【図7】 a 従来技術におけるマルチリングネットワー クの全体像

b 従来技術におけるマルチリングネットワークの受信

マード色の評権図

[図8] 従来技術における送借ノード側が伝送信号を分 割する様子を示す。

【図9】 a 従来技術におけるマルチリングネットワー クの負荷が少なく順番に伝送信号が乗ったときの受信ノ

8

b 従来技術におけるマルチリングネットワークの負荷 が分散していて、伝送信号が空きのあるリングに格納さ 一ド室のバッファへの格徴状極

[你号の説明] れた時の状態

1、7 外部との伝送路

2 送信ノード

3~5 マルチリング

6 受信/ード

分割手段

送信パッファ

11~13 各リングの媒体アクセス制御部 10 送信スイッチ

14~16 各受信個別パッファ

17 受信スイッチ

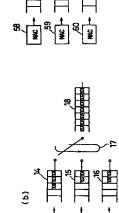
18 受信共通パッファ

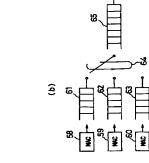
101~107 分割された伝送信号

[図8]

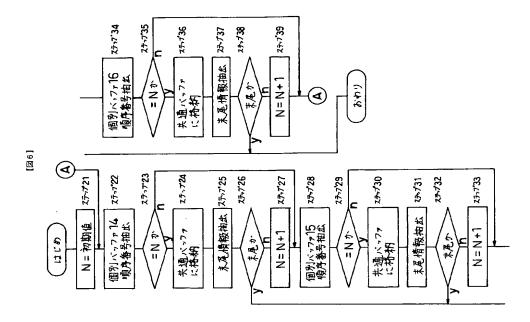
9 70 흏 Ş 伝送信号 호 <u>⊠</u>3 ē 5 ₹ X ₫ 受信個別バップ [図2] 9

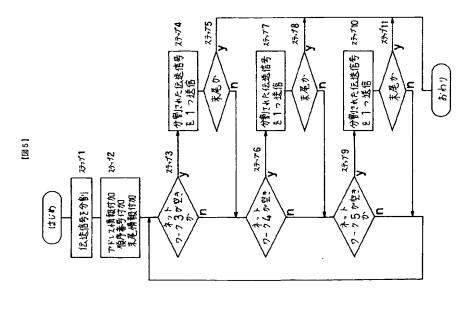
[図7] **a** [図4]





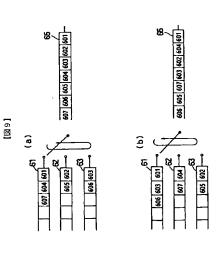
R.





· · · · · ·





[6図]